经全国中小学教材审定委员会 2005 年初审通过

普通高中课程标准实验教科书

数学

选修 4-6

初等数论初步

人民教育出版社 课程教材研究所 中学数学课程教材研究开发中心



普通高中课程标准实验教科书

数



选修 4-6

初等数论初步

人民教育出版社 课程教材研究所 中学数学课程教材研究开发中心



(人人為 人 所社

普通高中课程标准实验教科书

数学

选修 4-6

A版

初等数论初步 人民教育出版社 课程教材研究所 中学数学课程教材研究开发中心 编著

人人表 1 * 於 北 出版发行

网址: http://www.pep.com.cn 北京四季青印刷厂印装 全国新华书店经销

开本: 890 毫米×1 240 毫米 1/16 印张: 3.75 字数: 77 000 2007 年 2 月第 2 版 2008 年 6 月第 11 次印刷 ISBN 978-7-107-18686-8 定价: 4.00 元

著作权所有·请勿擅用本书制作各类出版物·违者必究 如发现印、装质量问题,影响阅读,请与本社出版科联系调换。 (联系地址:北京市海淀区中关村南大街17号院1号楼 邮编:100081) 主 编: 刘绍学

副 主编: 钱珮玲 章建跃

主要编者: 胡永建

责任编辑: 张劲松

美术编辑: 王俊宏 王 艾

封面设计: 林荣桓 吴 敬

精品教学网www.itvb.net

全力打造全国最新最全的免费视频教学网站,现有内容已经覆盖学前,小学,初中高中,大学,职业等各学段欢迎各位爱学人士前来学习交流。

QQ309000116

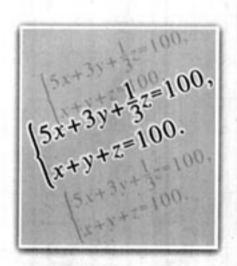
目 录

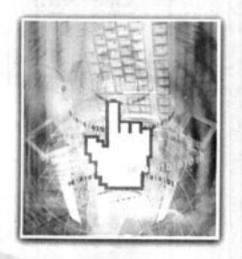


川言		1
有一	讲	整数的整除2
	_	整除 2
		1. 整除的概念和性质 2
		2. 带余除法 · · · · · · 4
		3. 素数及其判别法 5
		习题
	=	最大公因数与最小公倍数 8
		1. 最大公因数 ······ 8
		2. 最小公倍数 11
		习题
	Ξ	算术基本定理 13
		习題14

	THE RESIDENCE OF THE PROPERTY	
第二讲	同余与同余方程	15
11 (2)	同余	15
	1. 同余的概念	15
班圖	2. 同余的性质	17
	习题	18
=	剩余类及其运算	18
	习题	22
三	费马小定理和欧拉定理	22
	习题	25
129	一次同余方程	25
117	1. 一次同余方程	25
	2. 大衍求一术	26
V 1 1882	习题	28
五	拉格朗日插值法和孙子定理	28
11 100	习题	30
六	弃九验算法	31
	习題	32
第三讲	一次不定方程	33
	二元一次不定方程	
HE	习题	36
11 =	二元一次不定方程的特解	36
组態	习题	38
三	多元一次不定方程	38
	习题	40
第四讲	数论在密码中的应用	41
	信息的加密与去密	
=		
学习首组	吉报告	
	剩余系和欧拉函数	
附某一	多项式的整除性	47
州水—	多坝八时登际性	50









九月									
H			三	121	Ti.	六			
	1	2	3	4	5	6			
7	8	9	10	11	12	13			
14	15	16	17	18	19	20			
21	22	23	24	25	26	27			
28	29	30	TO THE						

数论是研究整数的性质和方程的整数解的一门学科. 它起源于古代的东方, 距今大约有 3000 年的历史.

我国古代数学家在数论方面取得了一些重要成就. 《周髀算经》记载有西周人商高提出的"勾广三,股修四,径隅五"的论断,它实际上给出了方程 $x^2+y^2=z^2$ 有一组正整数解 (3,4,5). 《九章算术》记载有另外的四组正整数解 (5,12,13), (8,15,17), (7,24,25), (20,21,29). 我国另一部重要数学著作《孙子算经》中记载有"物不知数"问题: "今有物不知其数,三三数之余二,五五数之余三,七七数之余二,问物几何?"答曰: "二十三."这一问题和它的解法一起被后人称为孙子定理(国外文献称之为中国剩余定理).

我国古代的数论研究具有鲜明的直观、实用和算法特性. 古希腊的数论研究则具有理性的特点,其成就集中反映在两部数学著作中,一部是欧几里得的《几何原本》,它给出了算术基本定理、素数有无限多个、辗转相除法等初等数论的重要结果;另一部是丢番图的《算术》,这是历史上第一部脱离几何,完全讲述数论的著作,书中讨论了300多个数论问题,列举了一些一次方程和二次方程的整数解的解法.

数论是一门古老而又基础的数学分支,至今仍有许多没有解决的问题.这些数论问题 对人类智慧产生极大的挑战,人们为解决这些数论问题所作的贡献,对数论乃至整个数学 的发展起了重要的推动作用.一个典型的例子就是费马猜想的解决.

1637年,法国数学家费马提出猜想:方程 x"+y"=z" 没有正整数解,其中 n 为大于 2 的整数. 300 多年来,许多专业数学家和业余数学爱好者为解决此猜想作了不懈的努力,最终于 1994 年被英国数学家威尔斯 (Wiles) 解决. 在费马猜想的研究过程中,人们创造了研究数论的许多新方法,建立了数论的一些新分支,发现了它与数学其他领域的奇妙而深刻的联系.

当今的数论已经发展成为一门艰深的学问.而且,随着计算机技术和数字通信技术的 飞速发展,数论已经成为计算机科学和通信工程的重要数学工具之一.

本专题中,同学们将通过具体的问题,学习有关整数和整除的知识,探索用辗转相除 法求解一次同余方程、一次同余方程组、简单的一次不定方程等,从中体会数论的基本思 想方法,同时了解我国古代数学的一些重要成就.



 $a = bq_1 + r_1,$ $b = r_1q_2 + r_2,$ $r_1 = r_2q_3 + r_3,$... $r_{n-2} = r_{n-1}q_n + r_n,$ $r_{n-1} = r_nq_{n+1}.$

整数的整除。…=(r,,,r,)=(0,r,)=r,

我们知道,两个整数进行加法、减法、乘法运算,结果仍为整数.但是,两个整数相除,不一定能除尽,也就是说,所得结果不一定为整数.

给定非零整数n,如何找出所有除尽n的整数和被n除尽的整数;给定两个非零整数a和b,如何找出所有同时除尽a,b的整数和同时被a,b除尽的整数.如果给定的是多个非零整数,又该如何?

这些问题不仅有理论意义,而且还是后面解同余方程和不定方程的基础.要完整地回答这些问题,我们需要学习整数的一些基本知识.

一 整除

1. 整除的概念和性质



如何从乘法角度判断一个整数能除尽另一个整数?

我们知道,乘法与除法是互逆的两种运算.要判断一个整数能否除尽另一个整数,只 需考察被除数能否写成除数和某个整数的乘积.只有当被除数可以表示为除数和某个整数 的乘积时,除数恰好能除尽被除数.此时,我们就说除数整除被除数,或者说被除数能被 除数整除.

一般地,设a,b为整数,且 $b\neq0$.如果存在整数q,使得a=bq,那么称b整除a,或者a能被b整除,记作 $b\mid a$.并且称b是a的因数,a是b的倍数.如果这样的整数q不存在,就称b不整除a,记作b{a.

例如,6 | -24, -4 | 56, -4 | 14, 8 | 0.

/ 探 %

由整除的概念, 你能否推出下列整除的基本性质?

- (1) $\,$ 者 $a \mid b$, $b \mid a$, 则 a=b, 或 a=-b.
- (2) 若a | b, b | c, 则a | c.
- (3) 若a | b, a | c, 则对任意整数 x, y, 恒有 a | bx+cy.

如何判断一个非零整数整除给定的正整数?对某些特殊的非零整数,我们可以通过观察发现一些简单的判别方法.



给定两组正整数:

第一组 6, 18, 21, 54, 81, 96, 108, 243

第二组 5, 17, 43, 80, 85, 98, 121, 212

第一组数有什么规律? 它们能被什么整数整除? 第二组数呢? 计算每组数的各位数字之和, 你能发现什么特征?

观察发现,第一组数能被3整除,并且其中每一个数的各位数字之和都能被3整除; 第二组数不能被3整除,并且其中每一个数的各位数字之和也不能被3整除.

由此,我们猜想:

(1) 一个正整数的各位数字之和能被 3 整除,那么这个正整数能被 3 整除.

这个命题是否正确? 我们证明一下.

下面仅对 4 位正整数情形给出证明,同学们可以类比证明一般的情形.

证明: 设N为4位正整数,且它的个、十、百和千位数字依次为a,b,c,d,则

$$N = d \times 10^{3} + c \times 10^{2} + b \times 10 + a$$

= $d \times (999+1) + c \times (99+1) + b \times (9+1) + a$
= $999d + 99c + 9b + d + c + b + a$.

因为3 | 999d+99c+9b, 所以, 当3 | d+c+b+a 时, 3 | N.

拇究

请用类似的方法证明能被9,11,7整除的正整数的下列特征:

- (2) 一个正整数的各位数字之和能被 9 整除,那么这个正整数能被 9 整除;
- (3) 一个正整数的奇数位数字之和与偶数位数字之和的差能被 11 整除,那么这个正整数能被 11 整除;
- (4) 一个正整数的末三位数字组成的数与末三位数字之前的数字组成的数之差能被7(或11)整除,那么这个正整数能被7(或11)整除.

例 1 判断 710316 能否被 9, 11 整除.

解: 因为 7+1+0+3+1+6=18 能被 9 整除, 所以 710316 能被 9 整除.

又因为710316的奇数位数字之和为6+3+1=10,偶数位数字之和为1+0+7=8,而10-8=2不能被11整除,所以710316不能被11整除。

2. 带余除法

我们知道,14÷3的商为4,余数为2,即14=3×4+2,这种表示法在整数集中仍然成立,我们把它叫做带余除法(或欧氏除法算式).

一般地,设a,b为整数,且 $b\neq 0$,则存在惟一的一对整数q和r,使得

$$a=bq+r$$
, $0 \le r < |b|$.

事实上,对任意整数 a 和非零整数 b ,如果 a 是 b 的倍数,那么存在整数 q ,使得 a=bq ,此时 r=0 。如果 a 不是 b 的倍数,如图 1-1 所示 (b>0 的情形),由于 b 的倍数在数轴上是等距分布的,而且相邻两个倍数之间的距离为 |b| ,而 a 是数轴上的一点,那么它一定落在 b 的两个相邻倍数之间。此时,将紧邻 a 的左侧 b 的倍数记作 bq ,选取 r 为 a 与 bq 的距离,此时 a=bq+r (从数轴上可以直观地看出)。这就说明了满足上述等式的整数 q 和 r 是存在的。

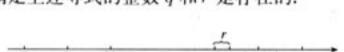


图 1-1

下面说明q和r是惟一的,如果整数对q'和r'也满足

$$a=bq'+r'$$
, $0 \le r' < |b|$,

那么 a=bq+r=bq'+r', 即 r-r'=b(q'-q),

于是 $b \mid (r-r')$, 而 $- \mid b \mid < r-r' < \mid b \mid$,

因此, r-r'=0, 即 r=r', 从而 q=q'.

所以,q和r是惟一的.

我们把带余除法中惟一的q和r分别叫做a除以b的商和余数.显然,a能被b整除当且仅当余数r=0.

例 2 2004 除以某个整数,其商为 74,求除数和余数.

解:设除数为b,余数为r,则

$$2004 = 74b + r$$
, $0 \le r \le b$.



歐几里得 (Euclid, 生卒 年不详, 约活动于公元前 300 年前后), 古希腊数学家.

古希腊的数论成就集中 反映在欧几里得的几何《原本》一书中,全书共13卷, 其中5卷讲数论,主要包括 欧氏除法算式、算术基本定理、素数有无限多个等. 由此可得

 $74b \le 2004 < 74b + b = 75b$

从而有

$$74 \leqslant \frac{2004}{b} < 75$$
,

所以

$$\frac{2004}{75} < b \le \frac{2004}{74}$$

即

$$26\frac{18}{25} < b \le 27\frac{3}{37}$$
.

因此, b=27, $r=2004-27\times74=6$.

探究

我们用符号[x] \blacksquare 表示不超过实数 x 的最大整数,试用 a, b表示 a 除以正整数 b 的商 q 和余数 r.

3. 素数及其判别法

考察正整数的正因数,我们发现,有的正整数仅有一个正因数(如1),有的正整数仅有两个正因数(如3,13,31),而有的正整数至少有三个正因数(如12,14,81).

我们把仅有两个正因数的正整数叫做素数,不是素数又不是1的正整数叫做合数.

由定义知, 3, 13, 31 是素数, 12, 14, 81 是合数, 1 既不是素数, 也不是合数.

显然,2是惟一的偶素数,也是最小的素数.每个合数总可以表示成两个大于1的正整数的乘积,而素数则不能.



找出下列每个正整数的正因数:

6, 7, 9, 21, 65, 77, 121.

观察每个正整数除1外的最小的一个正因数,从中你能发现什么规律?

我们发现,每个正整数 n 除 1 外的最小正因数 p 是一个素数.事实上,假设 p 不是素数,因为 p>1,所以 p 为合数,那么 p 必然有 1,p 以外的正因数 q,使得 $q \mid p$.因为

^{● [}x] 通常叫做取整函数(或高斯函数),它是数论中一个常见的函数,具有许多有趣的性质.

 $p \mid n$,所以 $q \mid n$,于是 q 是 n 的除 1, p 以外且小于 p 的正因数,这与已知矛盾,故最小正因数 p 是一个素数. 一般地,任何大于 1 的整数,总存在一个素数因数. 通常,把一个正整数的素数因数叫做它的素因数.



是否总可将任何大于1的整数 n 分解为一些素数的乘积?

对大于1的整数 n,如果 n 不是素数,我们可以将 n 分解为一个素数和某个大于1的整数 a 的乘积,如果 a 是一个素数,则过程停止.否则,又可将 a 分解为一个素数和某个大于1的整数 b 的乘积.对 b 又分两种情形:若 b 为素数,则过程停止;若 b 不是素数,则将 b 继续分解为一个素数和某个大于1的整数 c 的乘积.如此进行下去,直到过程停止,最后总可将 n 分解为一些素数的乘积.例如, $12=2\times2\times3$, $78=2\times3\times13$.

既然任何大于 1 的整数 n 总可分解为一些素数的乘积,那么素数有多少个?有限还是无限?为什么?

我们不妨假设素数有有限个,即 m_1 , m_2 , m_3 , … , m_k , 记这 k 个素数的乘积为 N , 即

 $N=m_1m_2m_3\cdots m_k$.

由此可知,任意一个素数 $m_i(i=1,2,\cdots k)$ 都整除 N,但不能整除 N+1.又由于 N+1 为大于 1 的正整数,所以它一定能被某个素数整除,这就产生了矛盾.因此,假设素数有有限个是错误的,素数有无穷多个



对给定的大于1的正整数,如何判断它是不是素数呢?例如,要判断61是不是素数,是否需要用2~60之间的数——试除61呢?

没有必要. 因为 2 不是 61 的因数,那么 2 的倍数也不是 61 的因数. 同样地,若 3 不是 61 的因数,那么 3 的倍数也不是 61 的因数. 这就是说只需用 2~60 之间的素数试除 61 即可.

另一方面,如果 61 是合数,那么它一定可以表示成两个大于 1 的正因数的乘积,其中较小的一个正因数一定不超过 $\sqrt{61}$,并且它的素因数也是 61 的素因数.这就是说,如果 61 是合数,那么它一定存在不超过 $\sqrt{61}$ 的素因数.

因此只需用 2~60 之间不超过√61的素数试除 61 即可.

不超过 $\sqrt{61}$ 的素数为 2, 3, 5, 7, 由于它们都不整除 61, 所以 61 是素数.

一般地,我们有下面的判别法:

如果大于1的整数a不能被所有不超过 \sqrt{a} 的素数整除,那么a一定是素数.

这个判别法实际上给出了一种寻找素数的有效方法.

例 3 找出 1~100 中的全部素数.

解:只需把 $151\sim100$ 之间的合数去掉即可.而对于 $1\sim100$ 之间的每个合数 a,它一定能被某个不超过 \sqrt{a} 的素数整除,从而能被不超过 $\sqrt{100}=10$ 的素数整除.我们知道,不超过 10 的素数为 2, 3, 5, 7. 在 $1\sim100$ 中首先去掉 1, 然后分别去掉 2, 3, 5, 7 除自身以外的倍数,最后剩下的数就是不超过 100 的全部素数.具体做法如下表:

X	2	3	*	5	6	7	8	9	70
11	72	13	74	75.	76.	17	78.	19	20
251	22.	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36.	37	38.	39.	40
41	42.	43	44	45.	46.	47	48.	49.	50.
34	52	53	54.	55	56	37	58	59	60
61	62.	63.	64.	65.	66.	67	86	69	70
71	72	73	74	75	76.	77	78.	79	80
81	82.	83	84	85.	86.	87	88.	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98.	99.	100

因此不超过 100 的素数为 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47, 53, 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97, 共 25 个. 这种寻找素数的方法叫做埃拉托斯特尼 (Eratosthenes) 筛法.



- 1. 判断下列整数中哪些能分别被 3, 7, 9, 11 整除: 45, 98, 120, 189, 1001, 1331, 56382.
- 2. 探究并证明能被11 整除的5位正整数的特征.
- 3. 已知 1626 除以某个整数,其商为 81,求除数与余数.
- 4. 判断 343, 2027 是素数还是合数.

最大公因数与最小公倍数

1. 最大公因数

给定两个整数a,b,必有公共的因数,叫做它们的公因数.当a,b不全为零时,在有限个公因数中最大的一个叫做a,b的最大公因数,记作(a,b).

例如,-8 和 14 的全部公因数为 1,-1,2,-2,最大的公因数为 2,所以 (-8, 14)=2.

如果 a, b 的最大公因数为 1, 那么称 a, b 是互素的.

类似地,我们可以定义三个或更多个整数的最大公因数和互素的概念.将整数a,b,c的最大公因数记作(a,b,c),依此类推.

如何计算一组非零整数的最大公因数呢? 我们已经学习过一种算法——短除法.



试用短除法计算下列两组数的最大公因数:

(1) 375, 105;

(2) 1840, 667.

从中你能感受到什么?

我们发现,用短除法求最大公因数有一定的局限性,因为用它每进行一次操作必须事 先观察到一个大于1的公因数,而这一点有时难以做到. 特别是求两个较大整数的公因数 时,这一点显得更为突出.

如何求(1840,667)?一个自然的考虑是把1840,667通过适当的方式都变小,变小后,公因数就容易求出了.如何变小呢?看下面的问题.



如果b除a的余数为r,那么(a, b)是否等于(b, r)?

事实上,若 d 为 a , b 的公因数,即 d | a , d | b ,则 d | a -bq = r ,从而 d 为 b ,r 的公因数. 同理可证,r ,b 的公因数也是 a ,b 的公因数. 因此,a ,b 公因数的集合与r ,b 公因数的集合相同,从而它们的最大公因数相等,即(a ,b) =(b ,r).

按照这种思路, 我们来求(1840, 667).

因为 $1840=667\times2+506$,所以(1840, 667)=(667, 506); 又因为 $667=506\times1+$

161, 所以(667, 506)=(506, 161); 又因为506=161×3+23, 所以(506, 161)=(161, 23), 而(161, 23)=23, 因此

$$(1840, 667) = 23.$$

这种求最大公因数的方法,叫做辗转相除法[●]. 它是一种古老而有效的算法.下面,我们给出辗转相除法的一般形式.

设a和b为任意两个整数,且 $b\neq0$. 应用带余除法,以b除a,得商 q_1 和余数 r_1 . 如果 $r_1\neq0$,那么再以 r_1 除b,得商 q_2 和余数 r_2 . 如果 $r_2\neq0$,再以 r_2 除 r_1 ,如此继续下去, $r_i(i=1, 2, \cdots)$ 越来越小,有限次这种除法后,必然得到一个余数 $r_n\neq0$,它整除前一个余数 r_{n-1} . 于是,我们有:

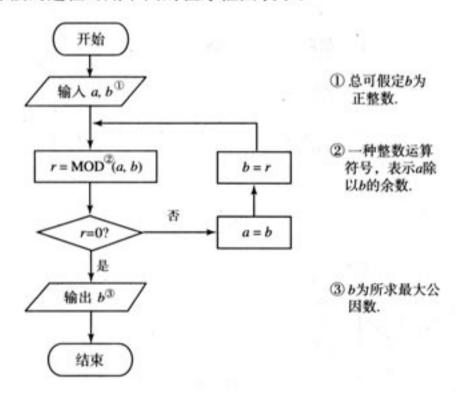
$$a=bq_1+r_1$$
,
 $b=r_1q_2+r_2$,
 $r_1=r_2q_3+r_3$,
.....
 $r_{n-2}=r_{n-1}q_n+r_n$,
 $r_{n-1}=r_nq_{n+1}$.

即

$$(a, b) = (b, r_1) = (r_1, r_2) = \cdots = (r_{n-1}, r_n) = (0, r_n) = r_n$$

也就是说, r_n 是a, b 的最大公因数.

上述辗转相除法的过程可用下面的程序框图表示:



[●] 这种算法是欧几里得在公元前300年左右提出的,因此又叫欧几里得算法.

探究

你能根据上面的程序框图,编写一个计算机程序,求两个整数的最大公因数吗?

下面探讨三个整数的最大公因数的求法.

探究

- 1. 自己列举几组整数 a, b, c, 计算并比较(a, b, c), ((a, b), c), 从中你能发现什么规律?
 - 2. 求三个整数的最大公因数与求两个整数的最大公因数之间有什么联系?

我们发现, 无论怎样选取 a, b, c, 恒有

$$(a, b, c) = ((a, b), c).$$

这表明,求三个整数的最大公因数,总可以转化为求两次两个整数的最大公因数.

对于多于三个整数的最大公因数,我们也有类似的结论.

关于最大公因数,有一条重要的性质. 这条性质在求解一次同余方程和不定方程时经常要用到.

设整数 a, b 不同时为零,则存在一对整数 m, n,使得(a,b)=am+bn.

你能用辗转相除法证明上述性质吗?

下面我们给出它的证明.

证明:不妨设b>0,用b除a,则

$$a = bq_1 + r_1(0 \le r_1 < b)$$
.

因为 $(a, b)=(b, r_1)$,若 $r_1=0$,则

$$(a, b)=(b, r_1)=b$$
.

此时取m=0,n=1,即有

$$(a, b)=b=a\times 0+b\times 1.$$

$$b=r_1q_2+r_2(0\leqslant r_2\leqslant r_1),$$

 $(b, r_1)=(r_1, r_2).$

H.

若 $r_2 = 0$,则

$$(a, b)=(r_1, r_2)=r_1=a-bq_1.$$

此时取 m=1, $n=-q_1$, 即有

$$(a, b) = r_1 = a \times 1 + b \times (-q_1).$$

若 $r_2\neq 0$,用 r_2 除 r_1 ,则

$$r_1 = r_2 q_3 + r_3 \quad (0 \leqslant r_3 \leqslant r_2),$$

 $(r_1, r_2) = (r_2, r_3).$

H.

若 $r_3 = 0$,则

$$(a, b) = (r_2, r_3) = r_2 = b - r_1 q_2 = b - (a - bq_1) q_2$$

= $a \times (-q_2) + b \times (1 + q_1 q_2)$.

此时取 $m=-q_2$, $n=1+q_1q_2$, 即有

$$(a, b) = a \times (-q_2) + b \times (1 + q_1 q_2).$$

若 $r_3 \neq 0$, 再用 r_3 除 r_2 , 依次类推.

由上可知,这样的 m 和 n 是存在的.

这个性质对多于两个整数情形仍然成立,由它还可以推出整除的一条重要性质.

若
$$a \mid bc$$
, 且 $(a, b)=1$, 则 $a \mid c$.

下面我们给出它的证明.

证明: 因为(a, b)=1,

所以存在一对整数 m, n, 使得 am+bn=1.

于是 (ac)m+(bc)n=c.

又因为 a | ac, a | bc,

所以 a | (ac)m+(bc)n, 即 a | c.

由整除的上述性质,我们可以得出素数的一条重要性质.

设 p 为素数, 若 p | ab, 则 p | a, 或 p | b.

下面我们给出它的证明.

证明: 因为 p 为素数, 其正因数只有 1, p, 所以

$$(p, a)=1, \ \mbox{\it id}(p, a)=p.$$

 $\dot{a}(p, a) = 1$,则由上面整除的性质知

$$p \mid b$$
.

若(p, a)=p, 则 p | a.

素数的这条性质可以推广到一般情形:设 p 为素数,若 $p \mid a_1 a_2 \cdots a_k$,则存在 $a_i (1 \leq i \leq k)$,使得 $p \mid a_i$.

你能给出它的证明吗?

2. 最小公倍数

甲、乙两个齿轮互相啮合,齿数分别为84,36,在转动过程中同时啮合的两齿到下次再同时啮合,甲、乙两个齿轮分别转过多少圈?

这个问题的实质是,求出一个最小正整数,它同时为84,36的倍数.

事实上,任给两个非零整数 a, b,一定存在一个整数,它同时为 a, b 的倍数,这个倍数叫做 a, b 的公倍数. 例如, |ab| 就是 a, b 的一个公倍数.

我们把a,b的最小的正公倍数叫做a,b的最小公倍数,记作[a,b].

例如,8, -6 的公倍数为 24, -24, 48, -48, 72, -72, …其中最小的正公倍数为 24, 因此[8, -6]=24.

类似地,我们还可以定义三个非零整数或更多个非零整数的最小公倍数的概念,将非零整数a,b和c的最小公倍数记作[a,b,c],依此类推.

下面我们证明两个非零整数 a, b 的最小公倍数[a, b]一定整除 a, b 的公倍数.

证明:设[a, b]=m, n为a, b的任意一个公倍数.

对 n, m 用带余除法: $n=mq+r(0 \le r \le n)$.

假设m不能整除n,则r>0.

由 $a \mid m, b \mid m, a \mid n, b \mid n,$ 得

 $a \mid n-mq=r, b \mid n-mq=r,$

所以r也是a,b的一个正公倍数,而r < m,这与m = [a,b]矛盾.

因此, m | n.

探究

对于非零整数 a, b, 我们研究了(a, b), [a, b]的一些性质,那么 a, b, (a, b), [a, b]这些数之间有什么关系呢?

选取几组非零整数 a, b, 分别计算并观察(a, b), [a, b]和 ab, 并观察这三个数之间的关系.

我们发现, (a, b), [a, b]和 ab 之间存在下面的关系:

$$(a, b)[a, b] = |ab|$$
.

上述关系的证明此处略.

由上述关系可知,可以由两个非零整数乘积的绝对值除以它们的最大公因数求得它们 的最小公倍数.

例 4 求[375, 105]的值.

解: 因为 375=105×3+60,

 $105 = 60 \times 1 + 45$

 $60 = 45 \times 1 + 15$,

 $45 = 15 \times 3$.

所以

(375, 105) = 15.

于是

$$[375, 105] = \frac{375 \times 105}{(375, 105)} = 2625.$$

类似地,求多个非零整数的最小公倍数,可以转化为求两个非零整数的最小公倍数.例如,[a,b,c]=[[a,b],c].



- 1. 用辗转相除法求下列各组整数的最大公因数和最小公倍数:
 - (1) -39, 52; (2) 161, 46; (3) 76, -144, 42; (4) -56, 84, 76.
- 2. 求一组整数 m, n, 使得 35m+46n=1.
- 3. 证明: 如果 a | c, b | c, 且(a, b)=1, 那么 ab | c.
- 4. 计算 6, 12, 18, ..., 2004 中 334 的倍数的个数.

三 算术基本定理

我们已经知道,任何大于1的整数总可以表示成一些素因数的乘积.例如, $12=2\times 2\times 3$, $60=2\times 2\times 3\times 5$,一般地,我们有下面的定理.

任何大于1的整数总可以分解成素因数乘积的形式,并且,如果不计分解式中素 因数的次序,这种分解式是惟一的.

这就是算术基本定理,定理中的分解式叫做素因数分解式. 它是欧几里得在公元前3 世纪建立的,是整个初等数论的基础. 下面给出它的证明.

证明:对大于1的整数n,其素因数分解式的存在性前面已经指出.余下只需证明素因数分解式的惟一性.

假定 n 有如下两个素因数分解式:

$$n=p_1p_2\cdots p_r=q_1q_2\cdots q_s$$
,

其中 p_1 , p_2 , …, p_r 与 q_1 , q_2 , …, q_s 都是n的素因数.

由于 p_1 为素数,且 $p_1 \mid q_1q_2\cdots q_i$,故 p_1 整除 q_1 , q_2 , …, q_i 中的某个 q_i . 当不计素 因数的次序时,总可假定 $p_1 \mid q_1$,而 p_1 , q_1 均为素数,故 $p_1 = q_1$. 于是, $p_2\cdots p_r = q_2\cdots q_s$. 再由 p_2 为素数,且 $p_2 \mid q_2\cdots q_s$ 知, p_2 整除 q_2 , …, q_i 中的某个 q_i . 若不计素因数的 次序,可假定 $p_2 \mid q_2$,而 p_2 , q_2 均为素数,同样有 $p_2 = q_2$. 如此进行下去,最后得 r = s,并且 $p_i = q_i$,i = 1, 2, …, r.

所以n的素因数分解式是惟一的.

在实际应用中,我们常常将素因数分解式中相同的几个素因数的乘积写成幂的形式.

例如, $12=2^2\times3$, $60=2^2\times3\times5$.

需要说明的是,素因数分解式只是一个理论结果,实际得到一个大于1的正整数的素因数分解式是很不容易的.

算术基本定理描述的是大于1的整数的素因数的分解情况,定理中的素因数分解式有 非常重要的应用,我们看一个具体的例子.

例 5 分别将 720, 152 进行素因数分解. 由素因数分解式, 你能求出(720, 152)以及 [720, 152]吗?

解: 容易知道, 720 的素因数只有 2, 3, 5, 且

 $720 = 2^4 \times 3^2 \times 5$:

152 的素因数只有 2, 19, 目

 $152 = 2^3 \times 19$.

由此,我们不难得到

 $(720, 152)=2^3=8,$

 $[720, 152] = 2^4 \times 3^2 \times 5 \times 19 = 13680.$

由例 5 不难看出,由两个大于 1 的整数的素因数分解式,可以求得这两个整数的最大公因数和最小公倍数.

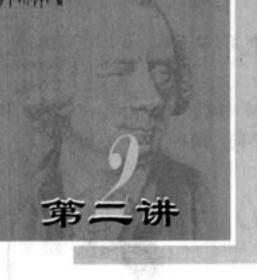
一般地,对给定的两个大于1的整数a,b,找出它们所有的互异素因数,然后将a,b表示成这些素因数的幂的乘积,如果其中一个素因数在a或b中不出现,就将这个素因数的幂指数写作0,那么(a,b)可以表示成这些素因数的幂的乘积,每个素因数的幂指数为其在a与b中的幂指数的最小者,而[a,b]也可以表示成这些素因数幂的乘积,每个素因数的幂指数为其在a与b的幂指数的最大者.



(1) (152, 216);

(2) [152, 216].

与用辗转相除法求两个整数的最大公因数和最小公倍数相比, 你有什么体会?



 $a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow a = b,$ $a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow [a] \equiv [b],$ $a^{q(m)} \equiv 1 \pmod{m},$

 $(x \equiv 2 \pmod{3})$.

同余与同余方程

上讲我们讨论了整数之间的整除关系.本讲我们介绍整数之间一种更精细的关系:同余关系.它的引入极大地丰富了数论的内容,简化了数论中的许多问题.利用同余关系可以进一步讨论整除;对整数集合进行分类,将彼此同余的整数放在一起,得到一类整数,称为剩余类.每个剩余类可看作一个特殊的"数".对于这些"数",我们可以像普通的数一样引入加法、乘法运算.在此基础上,我们讨论同余方程和同余方程组的解法.同余在初等数论中占有极为重要的地位.

一 同余

1. 同余的概念

观察

观察下面的月历:

九月								
H	-	Ξ	Ξ	P 4	Ŧī.	六		
	1	2	3	4	5	6		
7	8	9	10	11	12	13		
14	15	16	17	18	19	20		
21	22	23	24	25	26	27		
28	29	30				1		

在月历表中位于同一列的整数被7除后的余数有什么规律?在其他的月历中是否 也有同样的规律?

在月历表中位于同一列的整数被7除后的余数是相同的,如1,8,15,22,29被7除后,余数都是1.在其他的月历中也有同样的规律.

我们把这些被7除后余数相同的整数称作是模7同余的.

高斯 (Gauss, C.F.,

高斯被誉为历史上伟大的

1777-1855) 德国数学家、天

数学家之一,和阿基米德、牛 顿并列,同享盛名.高斯的数 学成就遍及各个领域,在数

论、代数学、微分几何等方面

均有一系列开创性贡献.

文学家、物理学家.

一般地,设 n 为正整数,a 和 b 为整数. 如果 a 和 b 被 n 除后余数相同,那么称 a 和 b 模 n 同余,记作 $a \equiv b \pmod{n}$. 若 a 和 b 被 n 除后余数不同,则称 a 和 b 模 n 不同余,记作 $a \not\equiv b \pmod{n}$.

例如,12与-6被9除后余数均为3,所以12=-6(mod 9),而-15与21被7除后余数分别为6和0,所以-15 \neq 21(mod 7).

由同余的概念,我们容易知道,同余与整除存在密 切的关系.



模n同余的两个整数a,b,与n有什么关系?

设a,b被n除后的商分别为q,q',余数分别为r,r',则

a=nq+r, b=nq'+r'.

若 $a \equiv b \pmod{n}$,则 r = r',并且 a - b = n(q - q'),于是 $n \mid a - b$. 反过来,若 $n \mid a - b = n(q - q') + r - r'$,则 $n \mid r - r'$,而 -n < r - r' < n,故 r - r' = 0,从而 r = r',因此 $a \equiv b \pmod{n}$.

因此,我们有

 $a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow n \mid a - b$.



根据 $a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow n \mid a = b$, 探索同余满足下面同余的三条性质:

- (1) $a \equiv a \pmod{n}$:
- (2) 若 $a \equiv b \pmod{n}$, 则 $b \equiv a \pmod{n}$;
- (3) a $\equiv b \pmod{n}$, 且 $b \equiv c \pmod{n}$, 则 $a \equiv c \pmod{n}$.

由上可知,模n同余给出了整数之间的一种关系,这种关系我们称之为同余关系.利用同余关系,我们可以对整数集进行分类:将整数集中所有模n同余的整数放在一起构成一个集合.例如,利用模2同余可将整数集分成两个集合:

(1) 模 2 同余于 0 的整数构成偶数集;

❶ mod 这个记号是高斯发明的.

(2) 模 2 同余于 1 的整数构成奇数集.

2. 同余的性质

从同余的概念和上面的探究,我们不难发现,同余式 $a \equiv b \pmod{n}$ 与等式 a = b 有许多类似的性质.



类比等式的性质, 你能猜想同余式的一些性质吗? 试根据同余的概念, 探究同余的下列性质:

- 1. $a \equiv b \pmod{n}$, 且 $c \equiv d \pmod{n}$, 则
 - (1) $a+c\equiv b+d \pmod{n}$;
 - (2) $ac \equiv bd \pmod{n}$;
 - (3) ka≡kb(mod n), k 为任意整数;
 - (4) a^m=b^m(mod n), m 为正整数.
- 2. 若 $ab \equiv ac \pmod{n}$, 且(a, n) = 1, 则 $b \equiv c \pmod{n}$.

我们给出性质 1(1)及性质 2 的证明, 余下的请同学们自己证明:

 1° 证明: 因为 $a \equiv b \pmod{n}$, $c \equiv d \pmod{n}$,

所以 $n \mid a-b, n \mid c-d,$

因此 $n \mid c-d+a-b$, 即 $n \mid (a+c)-(b+d)$.

所以 $a+c=b+d \pmod{n}$.

性质1说明,类似整数集中两个等式两端对应加、减、乘仍得到等式,同余式两端对 应加、减、乘仍然是同余的.

2°证明: 因为(a, n)=1,

所以存在一对整数 k, l, 使得

ak+nl=1.

因此 $n \mid nl=1-ak$,即

 $ak \equiv 1 \pmod{n}$.

又因为 $ab \equiv ac \pmod{n}$,

所以 $kab \equiv kac \pmod{n}$. 而 $ka \equiv 1 \pmod{n}$,

因此 $b \equiv c \pmod{n}$.

性质 2 可以看作是同余意义下的消去律,消去律的前提是 a 与n 必须互素,否则结论不一定成立.

利用同余的这些性质,我们可以简化数论中的许多问题.

先看星期几问题. 如果今天为星期天,过n天后的今天是星期几?这个问题并不难回答,我们只需对n和7用带余除法,由余数即可确定. 但是,有时直接应用带余除法求余

数是困难的,特别是当被除数较大时,如下例.

例 1 今天为星期日,过 20042004天后的今天是星期几?

分析: 2004²⁰⁰⁴这个数很大,我们很难直接判断 7 除 2004²⁰⁰⁴的余数是几. 现在,我们想办法把 2004²⁰⁰⁴变小. 一个自然的考虑是 7 除底数 2004 的余数是几,利用这个余数替换底数 2004,然后降次,反复进行这个过程,直至去掉指数.

解: 因为 2004=7×286+2, 所以 2004=2(mod 7).

由同余的性质,有

 $2004^{2004} \equiv 2^{2004} \pmod{7}$,

而 2²⁰⁰⁴=8⁶⁶⁸, 所以 2²⁰⁰⁴=8⁶⁶⁸ (mod 7).

又因为 8=1(mod 7), 所以 8⁶⁶⁸=1⁶⁶⁸=1(mod 7).

因此 2004^{2004} \equiv $1 \pmod{7}$,即 7 除 2004^{2004} 的余数为 1,所以过 2004^{2004} 天后的今天是星期一.

再看一个整除问题的例子,

例 2 证明: 17 | 191000-1.

分析: 类似例 1, 我们想办法把 19¹⁰⁰⁰变小,用 17 除底数 19 的余数替换底数 19, 然后降次,反复进行这个过程,直至去掉指数.

证明:要证 17 | 191000-1,只需证 191000=1(mod 17),

因为 19≡2(mod 17), 所以

 $19^{1000} \equiv 2^{1000} = 16^{250} \pmod{17}$.

又由于 $16 \equiv -1 \pmod{17}$, 故 $16^{250} \equiv (-1)^{250} = 1 \pmod{17}$.

因此 17 | 191000-1.

由例 2 你能 体会同余方法在 解决整除问题中 的作用吗?



- 1. 试用同余的性质证明能被3,9,7,11 整除的正整数的特征,
- 2. 已知今天是星期二,问过 20082008 天后的今天是星期几?
- 3. 证明: 7 12"+1, n为任意自然数.
- 4. 求 350的十进制表示中的末两位数字.
- 5. 证明:对任意自然数 n, 4n+3 不是两个整数的平方和.

二 剩余类及其运算

我们知道,一个整数被正整数n除后,余数有n种情形:0,1,2,3,…,n-1,它们彼此模n不同余.这表明,每个整数恰与这n个整数中某一个模n同余.

这样一来,按模n是否同余对整数集进行分类,我们可以将整数集分成n个两两不相交的子集.例如,按模6是否同余可将整数集分成下面六个子集:

$$\{\cdots, -12, -6, 0, 6, 12, \cdots\}, \\ \{\cdots, -11, -5, 1, 7, 13, \cdots\}, \\ \{\cdots, -10, -4, 2, 8, 14, \cdots\}, \\ \{\cdots, -9, -3, 3, 9, 15, \cdots\}, \\ \{\cdots, -8, -2, 4, 10, 16, \cdots\}, \\ \{\cdots, -7, -1, 5, 11, 17, \cdots\}, \\$$

它们分别是由与 0, 1, 2, 3, 4, 5 模 6 同余的整数构成的集合.

我们把所有与整数 a 模 n 同余的整数构成的集合叫做模 n 的一个剩余类,记作 [a] 0 ,并把 a 叫做剩余类 [a] 的一个代表元.

例如,模6的不同剩余类有6个,它们分别为[0],[1],[2],[3],[4],[5];模2的剩余类有2个:[0],[1],它们分别代表偶数集和奇数集.

需要指出的是,对模n的每个剩余类,我们可以用不同的代表元表示. 如在模6的剩余类中,[5]=[-1]=[11].

一般地,我们有

$$a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow [a] = [b].$$

事实上,对任意 $c \in [a]$,我们有 $a \equiv c \pmod{n}$. 若 $a \equiv b \pmod{n}$,则 $c \equiv b \pmod{n}$,从 而 $c \in [b]$. 同理可证,对任意 $c \in [b]$,则 $c \in [a]$. 因此[a] = [b].

反过来的正确性是显而易见的.



分别从模 6 的剩余类[2]和[3]中,选取一个元素进行加法和乘法运算:(1)和与积分别位于哪个剩余类中?(2)结果与代表元的选取有关吗?(3)换其他剩余类是否也有类似的结果?

我们发现,每个模n的剩余类可以看作一个特殊的"数",如同整数.我们可以在这n个"数"构成的集合中引入两种运算,一种叫剩余类加法(仍用"+"表示),另一种叫剩余类乘法(仍用"·"表示,但通常省略不写):

剩余类加法: [a]+[b]=[a+b], 剩余类乘法: [a][b]=[ab].

如果模n的剩余类集合中定义了剩余类加法和剩余类乘法运算,就把它叫做模n的剩余类环,并记作

[●] 今后我们总用[a]表示剩余类,请不要与第一讲的取整函数[x]混淆。

 $\{[0], [1], \dots, [n-1]; +, \cdot\}.$



引进一种运算,自然要看它满足怎样的运算律. 我们知道,模5的剩余类环为 {[0],[1],[2],[3],[4];+,·}

根据剩余类加法运算和乘法运算的定义,填写下面的表格.

剩余类加法运算表

+	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[0]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[1]	[1]				
[2]	[2]				
[3]	[3]				
[4]	[4]				

剩余类乘法运算表

4.00	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[0]	[0]	[0]	[0]	[0]	[0]
[1]	[0]				
[2]	[0]				
[3]	[0]				
[4]	[0]				

每类运算中, 你能举一个例子说明这种运算吗? 从中你发现了哪些运算律?

我们知道,整数加法、乘法运算遵循交换律、结合律和分配律.由上面的探究,你是 否发现了剩余类加法、乘法运算也遵循交换律、结合律和分配律?

另外, 在模 n 的剩余类环中, 对任意剩余类[a], 恒有

$$[a]+[0]=[0]+[a]=[a],$$

$$[a][0]=[0][a]=[0],$$

$$[a][1]=[1][a]=[a].$$

这样,[0]与[1]与整数集中的0与1具有同样的运算性质,我们把[0]与[1]分别叫做模n的剩余类环的零元和单位元.

类比数集中的相反数和倒数,我们引入模n的剩余类的负元和逆元的概念.如果存在模n的剩余类[b],使得

$$[a]+[b]=[b]+[a]=[0],$$

那么称[b]为[a]的负元 $\mathbf{0}$.

从模 5 的剩余类加法的运算表可以看出,模 5 的剩余类[a]均存在负元.相应地,如果存在剩余类[b],使得

$$[a][b]=[b][a]=[1],$$

那么称剩余类[a]可逆,并把[b]叫做[a]的逆元ullet.

- 负元类似于数集中一个数的相反数的概念。
- ❷ 逆元类似于数集中一个数的倒数的概念.

从模 5 的剩余类乘法的运算表可以看出,模 5 的剩余类环中每个非零元[a]都存在逆元.



是否模n的剩余类中的每个非零元[a]都存在逆元呢? 我们不妨看一下模6的剩余类环,由剩余类的乘法运算,填写下表:

剩余类乘法运算表

•	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]
[0]	[0]	[0]	[0]	[0]	[0]	[0]
[1]	[0]		7			
[2]	[0]					
[3]	[0]					
[4]	[0]					
[5]	[0]					

从中你发现了什么?

从表中可以发现, [2], [3], [4]与模 6 的剩余类环中任何其他元进行乘法运算都不等于[1], 也就是说, 模 6 的剩余类环中, [2], [3], [4]不存在逆元.

那么,什么情况下,一个模n的剩余类环中非零元[a]都有逆元呢? 我们看下面的式子:

 $[a][b]=[b][a]=[1]\Leftrightarrow [ab]=[ba]=[1]\Leftrightarrow ab=ba\equiv 1 \pmod n \Leftrightarrow 存在整数\ t,\ 使得\ ab+nt=1.$

上式表明,若非零元[a]有逆元,不妨设为[b],则存在整数 t,使得 ab+nt=1.而 (a, n) | a, (a, n) | n,故(a, n) | 1,所以(a, n)=1.

反过来,若(a, n)=1,由最大公因数的性质,存在一对整数 b, t, 使得 ab+nt=1.

于是[a][b]=[b][a]=1, 即[b]为非零元[a]的逆元.

因此,非零元[a]有逆元的充要条件是(a, n)=1.

需要说明的是,在整数集中,乘法运算有一个重要特征:任意两个非零整数的乘积不等于零,我们把这个特征叫做无零因子.但是,对模 6 的剩余类乘法,不具备这个特征.从模 6 的剩余类乘法的运算表可以发现, $[2]\neq[0]$, $[3]\neq[0]$,但是[2][3]=[0].这表明,模 6 的剩余类环是有零因子的.

从模 5 的剩余类乘法的运算表可以发现,模 5 的剩余类环无零因子.

这一点与数 的乘法运算有很 大的区别, 你有 什么体会?



- 1. 证明:剩余类加法运算和乘法运算与代表元的选取无关.
- 2. 证明: 在模n的剩余类环中, 若[a]存在逆元, 则它的逆元仅有一个.
- 3. 给出模 n 的剩余类环中每个非零元都存在逆元的条件,并说明理由.

三 费马小定理和欧拉定理

探究

在模 3 的剩余类环中, 下列等式是否成立? 为什么?

- (1) $[0^3] = [0]$;
- (2) $[1^3] = [1]$;
- (3) $[2^3]=[2]$.

我们发现,探究中的三个等式都是成立的.

事实上,我们还可以进一步探究得知,在模5的剩余类环中,仍然存在这种规律.即

$$[0^5]=[0],$$

 $[1^5]=[1],$

 $[2^5]=[2],$

 $[3^5]=[3],$

 $[4^5]=[4].$

不难验证,在模7的剩余类环中仍然存在这种规律.

由于 3, 5, 7 均为素数, 我们大胆地猜想: 当 m 为 素数时, 对任意整数 a, 总有

$$[a^m]=[a]$$
, $\not \equiv a \pmod{m}$.

特别地, 当(a, m)=1时, 运用同余意义下的消去律, 可得

 $a^m \equiv a \pmod{m} \Leftrightarrow a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$.

事实上,这个猜想是正确的.这就是费马小定理.

费马小定理 设 m 为素数, a 为任意整数,

且(a, m)=1,则 $a^{m-1}\equiv 1 \pmod{m}$.



費 马 (Fermat, P. de., 1601—1665)法国数学家.

费马在数论、解析几何、概率论等方面都有重大贡献, 费马特别爱好数论,他证明或 提出许多命题,最有名的是费 马大定理,即不可能有满足 x* +y*=z*, n>2 的正整数 x, y, z, n存在.

费马小定理是费马在 1640 年提出的,但当时没有给出证明. 下面我们给出它的证明.

证明: $\mathbf{h}(a, m) = 1$, 可知m不是a的素因数,

又因为m不是1, 2, 3, …, m-1的素因数,所以a, 2a, 3a, …, (m-1)a均不能被m整除.

又因为 a, 2a, 3a, …, (m-1)a 模 m 两两不同余, 所以它们分别属于模 m 的除[0] 以外的 m-1 个不同的剩余类中. 由同余的性质 1 可知

$$a \times 2a \times 3a \times \cdots \times (m-1)a$$

$$\equiv 1 \times 2 \times 3 \times \cdots \times (m-1) \pmod{m}.$$

因此 $a^{m-1}(m-1)! \equiv (m-1)! \pmod{m}$.

又由于(m-1)!不含素因数 m, 所以 ((m-1)!, m)=1.

由同余的性质2可知

$$a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$$
.

例如, a=8, m=5, 我们知道,

 $8 \times 1 \equiv 3 \pmod{5}$, $8 \times 2 \equiv 1 \pmod{5}$.

 $8\times3\equiv4\pmod{5}$, $8\times4\equiv2\pmod{5}$.

那么 $8^4 \times 4! \equiv 4! \pmod{5}$. 而(4!, 5) = 1, 故

$$8^4 \equiv 1 \pmod{5}$$
.

用证明费马小定理的方法,我们还可以证明更一般的结论——欧拉定理.

欧拉定理 设 m 为正整数, a 为任意整数,

且(a, m)=1,则

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$
,

其中 $\varphi(m)$ 表示 1, 2, ···, m 中与 m 互素的正整数的个数.



欧拉(Euler, L., 1707— 1783), 瑞士数学家.

歐拉是 18世纪数学界杰出的人物之一,他不但在数学上作出伟大贡献,而且把数学用到了几乎整个物理领域。在数学的许多分支中,我们常常见到以他的名字命名的重要常数、公式和定理。

1736年, 欧拉第一次给出了费马小定理的证明, 并于1760年证明了更一般的欧拉定理

 $\varphi(m)$ 称为欧拉函数. 当 m 为素数时, 从 1 到 m 的整数中与 m 互素的整数为 1, 2, …, m-1, 共有 m-1 个, 所以 $\varphi(m)=m-1$. 一般地, 当 m 为大于 1 的整数时, 有

$$\varphi(m) = m\left(1 - \frac{1}{p_1}\right)\left(1 - \frac{1}{p_2}\right)\cdots\left(1 - \frac{1}{p_k}\right),$$

其中 p_1 , p_2 , …, p_k 为m 的所有互异的素因数.

一般情形 $\varphi(m)$ 的表达式的证明,可参见附录一.

下面我们给出欧拉定理的证明.

证明: 记 $\varphi(m)=r$, 并用 a_1 , a_2 , …, a_r 表示 1, 2, 3, …, m 中所有与m 互素的整数.

因为(a, m)=1,且 a_1 , a_2 ,…, a_r 与m均互素,所以 aa_1 , aa_2 ,…, aa_r 与m均是互素的(为什么?).从而它们分属于模m的r个剩余类 $[a_1]$, $[a_2]$,…, $[a_r]$.由同余的性质 1 可得:

 $a^r a_1 a_2 \cdots a_r \equiv a_1 a_2 \cdots a_r \pmod{m}$.

又因为 a_1 , a_2 , …, a_r 均与 m 互素, 由同余的性质 2 可得 $a' \equiv 1 \pmod{m}$, 即 $a^{q(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

在欧拉定理中,如果 m 为素数,此时 $\varphi(m)=m-1$,那么我们得到了费马小定理.费马小定理是欧拉定理的特例.

欧拉定理和费马小定理有许多重要的应用,利用它们可以简化许多计算.

例 3 求 132004除以 17 的余数.

分析: 遇到有关带指数的被除数的问题,我们首先考虑运用同余、互素以及欧拉定理或费马小定理,降次使被除数变小,进而求出余数.

解: 容易知道 17 为素数,且(13,17)=1,由费马小定理可知

$$13^{17-1} = 13^{16} \equiv 1 \pmod{17}$$
.

又因为 2004=16×125+4, 且 13 为素数, 所以

$$13^{2004} = (13^{16})^{125} \times 13^4 \equiv 13^4 \pmod{17}$$
.

 $|\vec{n}|$ $13^4 = 169^2 = (170 - 1)^2 \equiv (-1)^2 = 1 \pmod{17}$,

因此 132004 = 1 (mod 17),即

132004除以17的余数为1.

例 4 求使 5[™]=1(mod 21)成立的最小正整数 m.

分析: $5'''\equiv 1 \pmod{21}$ 与欧拉定理的形式类似,而且(5,21)=1, $\varphi(21)$ 容易求出. 我们考虑使用欧拉定理.

解: 因为(5, 21)=1,且 φ (21)=12 (即 1, 2, …, 20 中与 21 互素的数有 12 个), 由欧拉定理有

$$5^{12} \equiv 1 \pmod{21}$$
.

显然,
$$m \le 12$$
. 令 $12 = mq + r$, 其中 $0 \le r < m$, 则有 $5^{12} = 5^{mq + r} = (5^m)^q \times 5^r$,

所以 1≡5′(mod 21).

由m是使同余式成立的最小正整数知r=0,从而 $m\mid 12$.检验 12 的正因数 1, 2, 3, 4, 6, 12, 我们发现

$$5^1 \equiv 5 \pmod{21}$$
, $5^2 \equiv 4 \pmod{21}$, $5^3 = 20 \pmod{21}$, $5^4 \equiv 16 \pmod{21}$, $5^6 \equiv 1 \pmod{21}$,

因此,最小正整数m为6.

由上面的例子不难看出,费马小定理和欧拉定理在解决较大数的整除或同余问题时具 有重要的作用.



- 1. 求 477385 除以 19 的余数.
- 2. 求使 18^x = 1 (mod 25) 成立的最小正整数 x.
- 3. 证明:任何正整数的12次方要么是13的倍数,要么是13的倍数加1.

四 一次同余方程

1. 一次同余方程

前面已经提到,剩余类可以看作特殊的"数",剩余类环可以看作是定义了剩余类加 法和剩余类乘法运算的"数集".类似于实数集情形,我们也可以在剩余类环中解方程或 方程组.

例如,在模 6 的剩余类环中解方程[5][x]=[3],这里,[x]是模 6 的剩余类环中的未知剩余类.注意到在模 6 的剩余类环中,有

$$[5][x] = [3] \Leftrightarrow [5x] = [3] \Leftrightarrow 6|5x-3 \Leftrightarrow 5x \equiv 3 \pmod{6}$$

因此,原方程可表示成下面含未知数的同余式:

 $5x \equiv 3 \pmod{6}$.

通常,我们把含有未知数的同余式叫做同余方程. 方程 5x=3(mod 6)是一类形式最简单的同余方程,叫做一次同余方程. 一次同余方程的一般形式为

$$ax \equiv b \pmod{n}$$
, (1)

其中 n 为正整数, a, b 为整数, 且 a 不等于零.

若存在整数 c,使得同余式 $ac \equiv b \pmod{n}$ 成立,则把 $x \equiv c \pmod{n}$ 叫做一次同余方程 $ax \equiv b \pmod{n}$ 的解。例如, $x \equiv 3 \pmod{6}$ 是 $5x \equiv 3 \pmod{6}$ 的解。

如果 $x \equiv d \pmod{n}$ 也是同余方程(1)的解,且 $c \equiv d \pmod{n}$,那么我们将这两个解视作一样的.实际上,在这种意义下,一次同余方程的解可理解为模 n 的一个剩余类,是一个集合,而不是一个整数.因此,要判断一个模 n 的剩余类是不是同余方程的解,只需选取剩余类中的一个代表元,看它是否使同余式成立即可.

由上面的分析可知,解剩余类环中的方程总可以转化为解某个同余方程.与我们熟悉的解一元一次方程、一元二次方程等过程类似,对于一次同余方程,我们关心下面几个问题:

- (1) 一次同余方程 ax≡b(mod n)什么情况下有解?
- (2) 有多少解?
- (3) 有解时如何描述所有的解?
- 1° 先讨论特殊情形,即当(a, n)=1的情形.

我们知道,当(a, n)=1时,存在整数 k, l,使得 ak+nl=1,于是 $n \mid nl=1-ak$,

即

 $ak \equiv 1 \pmod{n}$.

因此, $ax \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow ax \equiv (ak)b = a(kb) \pmod{n} \Leftrightarrow x \equiv kb \pmod{n}$.

因此,同余方程(1)仅有一个解 $x = kb \pmod{n}$.

2° 再讨论(a, n)=d>1 的情形.

若同余方程(1)有解,不妨设 $x \equiv c \pmod{n}$ 为它的一个解,则 $ac \equiv b \pmod{n}$,从而 $n \mid ac-b$.由于 $d \mid a$, $d \mid n$,故 $d \mid ac$, $d \mid ac-b$,从而 $d \mid ac-(ac-b)=b$.这表明,同余方程(1)有解时,必有 $d \mid b$.

那么,当 d | b 时,同余方程(1)是否一定有解呢?

记 a=a'd, n=n'd, b=b'd, 则(a', n')=1. 注意到,

 $ax \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow n \mid ax - b \Leftrightarrow n'd \mid (a'x - b')d \Leftrightarrow n' \mid a'x - b'$

于是同余方程(1)可化简为

$$a'x \equiv b' \pmod{n'}$$
. (2)

由于(a', n')=1,由情形 1°的讨论知,同余方程(2)有惟一解 $x \equiv k'b' \pmod{n'}$,此时 x=k'b'+n'l,其中 l 为任意整数.

对 l, d 用带余除法: l=dq+r, $0 \le r \le d-1$, 则

$$x=k'b'+n'(dq+r)=k'b'+nq+n'r$$

其中 $0 \le r \le d-1$, q 为整数. 于是

$$x \equiv k'b' + n'r \pmod{n}, r = 0, 1, \dots, d-1.$$

容易检验,它们都是同余方程(1)的解.

综上所述, 我们得到下面的结论.

一次同余方程 $ax \equiv b \pmod{n}$ 有解,则 $(a, n) \mid b$. 反过来,当 $(a, n) \mid b$ 时,一次同余方程 $ax \equiv b \pmod{n}$ 恰有(a, n) 个解.

下面看一个解一次同余方程例子.

例 5 解一次同余方程 9x=6(mod 15).

解:注意到(9, 15)=3,且3|6,故同余方程有三个解.原同余方程可化简为3x=2(mod 5).由于 3×2 =1(mod 5),故x=2×2=4(mod 5).所以,原同余方程的三个解分别为x=4+5×0=4(mod 15),x=4+5×1=9(mod 15),x=4+5×2=14(mod 15).

2. 大衍求一术

对于一次同余方程的解法,我们古代一些数学家曾做出过巨大的贡献,其中比较有名的是——大衍求一术.

大衍求一术是解一次同余方程 $ax=1 \pmod{n}$, 其中 a 为正整数,a < n, 且(a, n)=1 的一种算法程序. 我国宋代大数学家秦九韶(约 1202—约 1261)继承前人造历算法经验,在其所著的《数书九章》中给出了解法:

秦九韶称 a 为衍母, n 为定母, 并称满足同余式的最小正整数为乘率. 大衍求一术的

法则是:

置衍右上,定居下. 立天元一于左上. 先以右上除右下,所得商数与左上一相生并入左下. 然后乃以右行上下,以少除多,递互除之. 所得商数,随即递互累乘. 归左行上下……须使右上末后奇一而止. 乃验左上所得,以为乘率.

用现代数学的语言,大衍求一术的算法步骤可表述为:

先规定 $k_1 = 1$, $r_1 = a$,

对 n, a 用带余除法: $n=aq_2+r_2$, 记 $k_2=-q_2k_1$;

对 a, r_2 用带余除法; $a=r_2q_3+r_3$, 记 $k_3=k_1-q_3k_2$;

对 r_2 , r_3 用带余除法: $r_2=r_3q_4+r_4$, 记 $k_4=k_2-q_4k_3$;

对 r_3 , r_4 用带余除法: $r_3 = r_4 q_5 + r_5$, 记 $k_5 = k_3 - q_5 k_4$;

.....

重复这种运算,直到余数 $r_n=1$,那么最后所得 $k_n=k_{n-2}-q_nk_{n-1}$ 满足 $ak_n\equiv 1 \pmod n$. 于 是 $x\equiv k_n \pmod n$ 就是一次同余方程 $ax\equiv 1 \pmod n$ 的解.



试将大衍求一术算法步骤中的余数 r_2 , r_3 , r_4 , r_5 分别写成 ax+ny 的形式,从中你能发现什么规律?

下面考察一下大衍求一术的算法原理. 我们发现,

> $r_1 = a = ak_1 \pmod{n}$, $r_2 = n - r_1 q_2 \equiv a(-q_2 k_1) = ak_2 \pmod{n}$, $r_3 = r_1 - r_2 q_3 \equiv a(k_1 - q_3 k_2) = ak_3 \pmod{n}$, $r_4 = r_2 - r_3 q_4 \equiv a(k_2 - q_4 k_3) = ak_4 \pmod{n}$,

而 $r_n=1$, 故 $ak_n\equiv 1 \pmod{n}$. 这就是大衍求一术的算法原理. 下面看一个用大衍求一术解同余方程的例子.

例 6 解同余方程 33x=1(mod 74).

解:显然(33,74)=1.

由于 $74=33\times2+8$, $33=8\times4+1$, 故 $q_2=2$, $q_3=4$, $r_3=1$. 依次可计算出 $k_2=-2\times1=-2$, $k_3=1-4\times(-2)=9$.

因此原方程的解为

 $x \equiv 9 \pmod{74}$.



解下列同余方程:

- (1) $9x \equiv 5 \pmod{7}$;
- (3) $28x \equiv 124 \pmod{116}$;
- (2) $32x \equiv 12 \pmod{8}$:
- (4) $5x \equiv 44 \pmod{81}$.

五 拉格朗日插值法和孙子定理

约在 2000 多年以前,我国古代数学著作《孙子算经》中提出了著名的"物不知其数"问题: "今有物不知其数,三三数之余二, 五五数之余三,七七数之余二,问物几何?"答曰: "二十三."

我国历史上还有很多人研究过这类问题,其名称也多种多样. 后来,人们将这类问题的解法进一步发展和推广,并称之为孙子定理,在国外文献和教科书中称为"中国剩余定理".

设物数为 x, 那么"物不知其数"问题相当于解如下形式的方程组:

 $x \equiv 2 \pmod{3},$ $x \equiv 3 \pmod{5},$ $x \equiv 2 \pmod{7}.$ (**)

这种方程组,我们称为同余方程组.

如果存在正整数 k, 使得(%)中每个同余式成立,那么 k 就是"物不知其数"问题的一个解。

容易检验,当k使得(※)中每个同余式都成立时,所有模 $3\times5\times7=105$ 同余于k的整数, 也使得(※)中每个同余式成立.反过来,如果还有整数l使得(※)中每个同余式成立,那么 $l=k \pmod{3}, l=k \pmod{5}, l=k \pmod{7},$

于是 $3 \mid l-k$, $5 \mid l-k$, $7 \mid l-k$. 这表明l-k含有素因数3, 5, 7, 从而 $3 \times 5 \times 7 \mid l-k$, 即 $l \equiv k \pmod{105}$.

通常,我们把 $x=k \pmod{105}$ 叫做同余方程组(※)的解.在这个意义下,同余方程组(※)仅有一个解.

为了解同余方程组(※),我们首先建立拉格朗日插值公式.



你能否求一个多项式 f(x), 使其满足 f(1)=1, f(-1)=3, f(2)=3?

由二次函数的知识知,在平面上一定存在一条抛物线通过(1,1),(-1,3),(2,3) 这三个点.因此,我们先假定 $f(x)=ax^2+bx+c$,由题意,得

$$\begin{cases}
1 = a + b + c, \\
3 = a - b + c, \\
3 = 4a + 2b + c.
\end{cases}$$

解得, a=1, b=-1, c=1.

因此多项式 $f(x)=x^2-x+1$ 满足上述条件。利用这个多项式,我们可以写出所有满足条件的多项式

$$f(x)=x^2-x+1+(x-1)(x+1)(x-2)h(x)$$
,

其中 h(x)为任意多项式.

下面介绍一种更为一般的方法——拉格朗日●插值法. 我们按如下步骤进行:

- (1) 求多项式 p(x), 使 p(1)=1, p(-1)=0, p(2)=0;
- (2) 求多项式 q(x), 使 q(1)=0, q(-1)=1, q(2)=0;
- (3) 求多项式 r(x), 使 r(1)=0, r(-1)=0, r(2)=1;
- (4) 作多项式 $f(x)=1\times p(x)+3\times q(x)+3\times r(x)$, 它就是问题的一个解.

这里的多项式 p(x), q(x)与 r(x)好求吗?

如选取 p(x)=c(x+1)(x-2), 其中 c 为常数. 显然 p(-1)=0, p(2)=0. 再代人条件 p(1)=1, 可求得 c 为(1+1)(1-2)的倒数. 于是

$$p(x) = \frac{(x+1)(x-2)}{(1+1)(1-2)} = -\frac{1}{2}(x^2 - x - 2).$$

同理可得

$$q(x) = \frac{(x-1)(x-2)}{(-1-1)(-1-2)} = \frac{1}{6}(x^2 - 3x + 2),$$

$$r(x) = \frac{(x-1)(x+1)}{(2-1)(2+1)} = \frac{1}{3}(x^2 - 1).$$

一般地,设a,b,c两两不同,那么满足f(a)=e,f(b)=f,f(c)=g的一个多项式f(x)可由下面的公式给出:

$$f(x) = e \cdot p(x) + f \cdot q(x) + g \cdot r(x), \tag{1}$$

其中

$$p(x) = \frac{(x-b)(x-c)}{(a-b)(a-c)}, \ q(x) = \frac{(x-a)(x-c)}{(b-a)(b-c)}, \ r(x) = \frac{(x-a)(x-b)}{(c-a)(c-b)}. \tag{[]}$$

通常,我们把公式(I)和(Ⅱ)叫做拉格朗日插值公式.运用类似的方法,同学们可将它推广到一般情形.

为了解同余方程组(※). 我们依照建立拉格朗日插值公式的想法,按如下两个步骤进行:

1° 求整数 p, 使 $p \equiv 1 \pmod{3}$, $p \equiv 0 \pmod{5}$, $p \equiv 0 \pmod{7}$.

求整数 q, 使 $q \equiv 0 \pmod{3}$, $q \equiv 1 \pmod{5}$, $q \equiv 0 \pmod{7}$.

求整数 r, 使 $r \equiv 0 \pmod{3}$, $r \equiv 0 \pmod{5}$, $r \equiv 1 \pmod{7}$.

[●] 拉格朗日(Lagrange, J. L; 1736-1813), 法国数学家.

 2° 作整数 $k=2\times p+3\times q+2\times r$, 这个 k 使得(※)中每个同余式都成立.

此时, $x \equiv k \pmod{3 \times 5 \times 7}$ 就是同余方程组(※)的解.

如何求出整数 p, q和r 呢? 不妨以求整数 p 为例.

由于 $p \equiv 0 \pmod{5}$, $p \equiv 0 \pmod{7}$, 故 $5 \mid p$, $7 \mid p$, 于是 $p = 5 \times 7 \times c$, 其中 c 为某个整数. 再由 $p \equiv 1 \pmod{3}$ 知, 整数 c 满足: $5 \times 7 \times c \equiv 1 \pmod{3}$. 而 $5 \times 7 \equiv -1 \pmod{3}$,于是 $-c \equiv 1 \pmod{3}$,进而 $c \equiv -1 \pmod{3}$.若选取 c = 2,则 p = 70.

用类似的方法,我们计算得 q=21, r=15. 作整数 $k=2\times70+3\times21+2\times15=233$,于是同余方程组(※)的解为 $x=233=23\pmod{105}$.

从前面p的计算过程可以看出,步骤(1)中整数p, q和r的选取是不惟一的,那么p, q和r的不同选取方式会导致解的不同吗?为什么?你能根据上面的解答来解释程大位的算法口诀吗?

一般地,我们有下面的结论.

孙子定理 设a, b, c 为两两互素的正整数, e, f, g 为任意整数,则同余方程组

$$x \equiv e \pmod{a},$$

$$x \equiv f \pmod{b},$$

$$x \equiv g \pmod{c}$$

仅有一解: $x \equiv ebcc_1 + facc_2 + gabc_3 \pmod{abc}$, 其中 c_1 , c_2 , c_3 分别为满足同余式: $bcc_1 \equiv 1 \pmod{a}$, $acc_2 \equiv 1 \pmod{b}$, $abc_3 \equiv 1 \pmod{c}$ 的整数.

运用类似的方法,同学们可将孙子定理推广到更一般的情形.



- 1. 求次数小于 3 的多项式 f(x), 使得 f(-1)=2, f(0)=3, f(1)=6.
- 2. 用孙子定理解同余方程组:

(1)
$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{4}, \\ x \equiv 3 \pmod{5}, \\ x \equiv 4 \pmod{9}; \end{cases}$$
 (2)
$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{7}, \\ x \equiv 3 \pmod{9}, \\ x \equiv 7 \pmod{11}. \end{cases}$$

3. (韩信点兵问题) 有兵1队, 若排成5行, 则末行1人; 若排成6行, 则末行5人; 若排成7行, 则末行4人; 若排成11行, 则末行10人, 求兵数.

六 弃九验算法



观察下面的算式:

 $28947 \times 34578 = 1001865676$.

你能很快确定上面算式的正确性吗?

这里,我们介绍一种用来验算正整数计算结果是否正确的方法——弃九验算法. 弃九 验算法是同余性质在算术里的一个应用.

下面仅以正整数的乘法为例说明弃九验算法及其原理.

考虑算式 p=ab, 其中 a, b, p 为正整数.

探究

设a, b, p 的各位数字之和分别为 \overline{a} , \overline{b} , \overline{p} . 由第一讲中能被3整除的正整数特征的证明过程, 探究一个正整数与它的各位数字之和模9同余.

由上面的探究,我们知道

 $a \equiv \bar{a} \pmod{9}$, $b \equiv \bar{b} \pmod{9}$, $p \equiv \bar{p} \pmod{9}$.

从而有

 $\bar{a} \; \bar{b} \equiv \bar{p} \pmod{9}$.

如果上式不成立,那么算式 p=ab 肯定是错的.

现在用弃九验算法判断本段开头给出的算式的正确性,由于

 $28947 \equiv 2 + 8 + 9 + 4 + 7 \equiv 3 \pmod{9}$,

 $34578 \equiv 3+4+5+7+8 \equiv 0 \pmod{9}$.

 $1001865676 \equiv 1 + 0 + 0 + 1 + 8 + 6 + 5 + 6 + 7 + 6 \equiv 4 \pmod{9}$

故 3×0=0≠4(mod 9), 因此这个算式是错的.

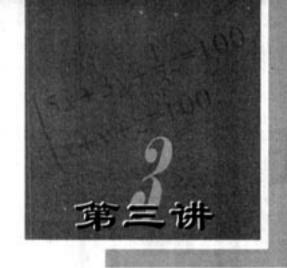
利用类似的方法,同学们可以验算两个正整数加法、减法等算式的正确性.

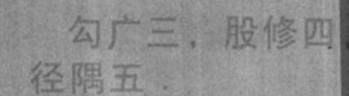
弃九验算法的优点是验算比较方便,但是应该特别注意的是弃九验算法只能"检错",不能"判正"。也就是说,使用弃九验算法时,得出的结果如果是 $\bar{a}\bar{b} \equiv \bar{p} \pmod{9}$,也不能判断算式 p=ab 是正确的。例如,通过直接计算,我们发现算式 28 997×39 459=1 144 192 533是错误的,但用弃九验算法发现不了这个错误,所以弃九验算法有它的缺点。



用弃九验算法验算下列算式是否正确:

- (1) 1524+3456=4880;
- (2) 2596-2346=1340;
- (3) 4328×3249=14246432;
- (4) 226380÷165=1432.





一次不定方程

不定方程是数论中最古老的一个分支. 我国古代对不定方程进行了大量研究,且研究内容极为丰富. 早在公元前 1100 多年,我国古代数学家商高就提出了直角三角形的"勾广三,股修四,径隅五"的著名论断,这实际上给出了方程 $x^2+y^2=z^2$ 的一组正整数解 $x=3,\ y=4,\ z=5.$

大约 1500 年以前,我国古代另一位数学家张丘建在他编写的《张丘建算经》里,提出并解决了下面的数学问题: "鸡翁一,值钱五,鸡母一,值钱三,鸡雏三,值钱一,百钱买百鸡,问鸡翁、母、雏各几何?"这就是人们常说的"百钱买百鸡"问题. 如果用 x, y, z 分别表示鸡翁、鸡母和鸡雏的个数,那么我们可以得到下面的方程组:

$$\begin{cases} 5x + 3y + \frac{1}{3}z = 100, \\ x + y + z = 100. \end{cases}$$

这两个问题最后都归结为求解一类方程或方程组的整数解。由于其未知数个数多于方程的个数,所以我们把这样的方程或方程组叫做不定方程。由于公元 200 多年, 古希腊数学家丢番图 (Diophantus) 曾讨论了某些不定方程, 因而也有人把不定方程叫做丢番图方程.

- 二元一次不定方程

二元一次不定方程是最简单的不定方程,它的一般形式为

$$ax+by=c$$
, (1)

其中 a, b, c 为整数, 且 a, b 不等于零.

显然,这类不定方程不一定有整数解. 例如,2x+4y=1 没有整数解,因为对任意整数x,y,2x+4y 恒为偶数,它不可能等于 1.

我们感兴趣的是,不定方程(1)何时有整数解?有解时是否有无穷多个整数解?这些整数解是否有统一的表达式?当然,还有一个问题就是如何求出所有的整数解.

首先看不定方程 (1) 有解时,整数 a, b, c 具有什么特征.

观察不定方程 ax+by=c 的形式,自然联想到它与整除、同余之间的联系.

假定不定方程(1)有整数解 $x=x_0$, $y=y_0$. 因为(a,b)|a, (a,b)|b, 所以 $(a,b)|ax_0+by_0=c$. 也就是说,不定方程(1)有解时,整数a, b, c 必须满足:

(a, b) | c.



整数 a, b, c 的这种特征能否保证不定方程 (1) 有整数解呢?

下面我们来检验一下. 设 $d=(a,b)\mid c$, 令 a=a'd, b=b'd, c=c'd, 则不定方程 (1) 简化为

$$a'x + b'y = c', (2)$$

其中(a', b')=1. 由最大公约数的性质,存在一对整数 u, v, 使得 a'u+b'v=1. 于是 a'(uc')+b'(vc')=c', 从而有 a(c'u)+b(c'v)=c. 那么 x=c'u, y=c'v 就是不定方程 (1) 的整数解.

综合上述,我们可以得到不定方程(1)有整数解的一个判别准则.

如果不定方程(1)有整数解,那么(a,b) | c. 反过来,当(a,b) | c 时,不定方程(1)一定有整数解.

从前面的分析可以看出, 当不定方程 (1) 有整数解时, 它可以化简为 x, y 的系数互素的不定方程 (2). 基于这个事实, 对有整数解的不定方程 (1), 我们不妨假定 (a, b) = 1.

设(a, b)=1,且 $x=x_0$, $y=y_0$ 为不定方程(1)的整数解. 容易检验,对任意整数t,

$$\begin{cases}
x = x_0 + bt, \\
y = y_0 - at
\end{cases}$$
(3)

均为不定方程(1)的整数解. 这意味着不定方程(1)有整数解时,必有无穷多个整数解,从而回答了第二个问题.



不定方程 (1) 的每个解是否都可以用表达式 (3) 表示呢?

任取不定方程 (1) 的整数解 x=x', y=y', 则有 ax'+by'=c. 因为 $ax_0+by_0=c$, 所以 $a(x'-x_0)=b(y_0'-y)$,

从而 $b \mid a(x'-x_0)$. 因为 (a, b)=1,所以 $b \mid x'-x_0$. 于是存在整数 t,使得 $x'-x_0=bt$,即 $x'=x_0+bt$,代入上式得 $y'=y_0-at$. 这表明,不定方程 (1) 的每个解都可以表示成 (3) 式的形式. 至此,最后两个问题也得到了回答.

通常,我们把(3)式叫做不定方程(1)的整数通解,而把 $x=x_0$, $y=y_0$ 叫做不定方程(1)的一个特解.

综上所述,我们得到下面的结论.

设(a, b)=1,则不定方程ax+by=c的整数通解为

$$\begin{cases} x = x_0 + bt, \\ y = y_0 - at \end{cases}$$

其中 t 为任意整数, $x=x_0$, $y=y_0$ 为不定方程 ax+by=c 的一个特解.

从上述结论可以看出,要描述二元一次不定方程的所有整数解,只需知道它的一个特 解即可.

对某些比较简单的不定方程,如当a,b的绝对值较小时,我们可以直接通过观察或试验得到它的一个特解.

看下面两个例子.

例 1 求不定方程 5x+3y=10 的整数通解.

解:因为(5,3)=1,而1 | 10,所以原不定方程有整数解.容易观察,5x+3y=1 有一个特解x=-1,y=2.因此,x=-10,y=20 就是原不定方程的一个特解.由上述结论,原不定方程的整数通解为

$$\begin{cases} x = -10 + 3t, \\ y = 20 - 5t, \end{cases}$$

其中 t 为任意整数.

例 2 (百钱买百鸡问题) 求下列不定方程的非负整数解:

$$\begin{cases} 5x + 3y + \frac{1}{3}z = 100, \\ x + y + z = 100, \end{cases}$$

解: 首先由原不定方程中第一个方程的 3 倍减去第二个方程, 得 7x+4y=100. 通过观察发现, 不定方程 7x+4y=1 有一个特解 x=-1, y=2. 因此 x=-100, y=200 是不定方程 7x+4y=100 的一个特解. 所以它的整数通解为

$$\begin{cases} x = -100 + 4t, \\ y = 200 - 7t, \end{cases}$$

其中 t 为任意的整数.

注意到, 0 < x < 100, 0 < y < 100, 因此有

$$25 \le t \le 50$$
, $14 \frac{2}{7} \le t \le 28 \frac{4}{7}$,

即 $25 \le t \le 28 \frac{4}{7}$. 从而 t = 25, 26, 27, 28. 再将 x, y 的值代入方程 x + y + z = 100, 可求 得原不定方程有四组非负整数解:

$$\begin{cases} x=0, \\ y=25, \\ z=75; \end{cases} \begin{cases} x=4, \\ y=18, \\ z=78; \end{cases} \begin{cases} x=8, \\ y=11, \\ z=81; \end{cases} \begin{cases} x=12, \\ y=4, \\ z=84. \end{cases}$$



- 1. 求下列不定方程的整数通解:
 - (1) 5x+4y=11:

(2)
$$25x-13y=7$$
.

2. (百马问题) 一百马, 一百瓦, 大马驮三, 中马驮二, 两小马驮一瓦, 最后不剩马和瓦. 大马、中马、小马各有多少?

二二元一次不定方程的特解

对某些较复杂的二元一次不定方程 ax+by=c, 其中(a,b)=1, 我们很难直接观察出它的一个特解. 这时候, 我们可以通过辗转相除法求它的一个特解. 其过程如下:

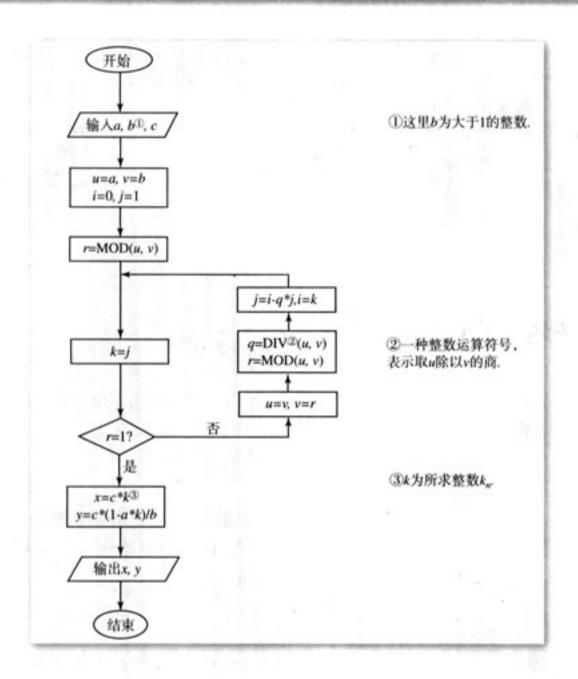
注意到,当b=1时,我们容易观察出不定方程 ax+by=c 的一个特解 $x_0=1$, $y_0=c-a$. 下面假定 b>1,并且对 a,b 用辗转相除法得

我们规定, $k_0=0$, $k_1=1$,然后由递推关系式 $k_i=k_{i-2}-q_ik_{i-1}$ (i=2, …, n) 依次计算出 k_2 , …, k_n . 根据大衍求一术的算法原理知, $r_i\equiv ak_i \pmod{b}$,于是 $b\mid r_i-ak_i$.

特别地, 当 i=n 时, $b\mid 1-ak_n$. 我们选取

$$\begin{cases} x_0 = k_n c, \\ y_0 = \frac{c(1 - ak_n)}{b}. \end{cases}$$

容易检验, $x=x_0$, $y=y_0$ 就是不定方程 ax+by=c 的一个特解. 根据前面的过程, 我们可以写出下面算法程序框图:



例 3 求不定方程 13x+74y=2 的一个特解.

解: 因为(13,74)=1,我们对13,74用辗转相除法,得

$$13 = 74 \times 0 + 13$$
,

$$74 = 13 \times 5 + 9$$
,

$$13 = 9 \times 1 + 4$$

$$9 = 4 \times 2 + 1$$
,

因此 $q_2=5$, $q_3=1$, $q_4=2$. 再由递推关系式依次计算得

$$k_2 = (-5) \times 1 + 0 = -5$$

$$k_3 = (-1) \times (-5) + 1 = 6$$

$$k_4 = (-5) + (-2) \times 6 = -17$$
.

因此

$$\begin{cases} x = (-17) \times 2 = -34, \\ y = \frac{2(1 - 13 \times (-17))}{74} = 6 \end{cases}$$

是不定方程 13x+74y=2 的一个特解.



- 1. 用辗转相除法解一次不定方程:
 - (1) 103x+231y=21;

(2) 23x - 76y = 3.

2. 求不定方程 71x+12y=2004 的正整数解.

三 多元一次不定方程

本节以三元和四元一次不定方程为例说明二元以上多元一次不定方程的解法. 三元一次不定方程的一般形式为

$$ax+by+cz=d$$
, (1)

其中 a, b, c 为非零整数, d 为整数.

仿照讨论二元一次不定方程的方式,首先看不定方程(1)有整数解时,a,b,c,d有什么特征.设 $x=x_0$, $y=y_0$, $z=z_0$ 是不定方程(1)的整数解.因为(a,b,c)|a,(a,b,c)|b,(a,b,c)|c,所以(a,b,c)| $ax_0+by_0+cz_0=d$.



当(a, b, c) | d 时, 不定方程 (1) 是否一定有整数解呢?

我们记(a, b)=m,由于 $(m, c)=(a, b, c)\mid d$,故二元一次不定方程

$$mt+cz=d$$
 (2)

有整数解,不妨设 $t=t_0$, $z=z_0$. 考虑二元一次不定方程

$$ax+by=mt_0$$
. (3)

由于 $(a, b)=m \mid mt_0$,所以不定方程(3)有整数解 $x=x_0$, $y=y_0$. 注意到 $ax_0+by_0+cz_0=mt_0+cz_0=d$,所以 $x=x_0$, $y=y_0$, $z=z_0$ 是不定方程(1)的一组整数解.

综上所述,我们得到不定方程(1)有整数解的一个判断准则.

不定方程 (1) 有整数解的充要条件为 $(a, b, c) \mid d$.

从前面的分析可以看出,当(a,b,c) | d 时,要求不定方程(1)的全部整数解,我们可以先求不定方程(2)的整数通解,得到t 和z 的表达式.然后用t 的表达式代替不定方程(3)中的 t_0 ,求出它的整数通解,得到x 和y 的表达式.最后,联合x,y 和z 的表达式就给出了不定方程(1)的全部整数解.

然而,在实际解题时,我们常常将三元的问题转化为二元问题,即先分别解不定方程 ax+by=mt 与mt+cz=d,在解第一个不定方程时,把 t 视为给定的整数,这样得到两个整数通解的表达式.联立这两个表达式,消去 t 后便得到 x, y 和 z 的表达式即为所求.

看一个具体的例子.

例 4 求不定方程 5x-8y+3z=2 的全部整数解.

解: 因为(5, -8)=1, (5, -8, 3)=(1, 3)=1 | 2, 所以不定方程有整数解. 分别解不定方程 5x-8y=t 与t+3z=2, 得到它们的整数通解为

$$\begin{cases} x=5t+8k, \\ y=3t+5k; \end{cases} \begin{cases} t=-1-3l, \\ z=1+l, \end{cases}$$

其中k, l 为任意整数. 联立上面的两个通解表示式, 消去t, 便得到原不定方程的全部整数解

$$\begin{cases} x = -5 + 8k - 15l, \\ y = -3 + 5k - 9l, \\ z = 1 + l, \end{cases}$$

其中 k, l 为任意整数.



探究四元一次不定方程

$$ax + by + cz + dw = e, (4)$$

其中a, b, c, d 为非零整数, e 为整数, 有整数解的充要条件为(a, b, c, d) | e.

下面介绍不定方程(4)的解法.同样地,我们可以将其化归为二元一次不定方程的情形.

先求不定方程 nv+dw=e 的整数通解,得到 v 和w 的表达式. 然后将 v 代人不定方程 mv+cz=nv 中,求出整数通解,得到 u 和z 的表达式. 最后,将 u 代人不定方程 ax+by=mu 中,求出整数通解,得到 x 和y 的表达式. 那么,联合 x, y, z 和w 的表达式就给出了不定方程 (4) 的全部整数解.

在实际解题时,我们常常先分别求不定方程 ax+by=mu,mu+cz=nv与 nv+dw=e的整数通解,在求每个不定方程时,将等号右边的项视为整数常数,这样得到三个整数通解的表达式。联立这三个表达式,消去 u, v 后得到的 x, y, z 和 w 的表达式即为所求。

例 5 求不定方程 2x+5y+7z+3w=10 的全部整数解.

解: 因为(2, 5)=1, (1, 7)=1, (2, 5, 7, 3)=(1, 3)=1 | 10, 所以不定方程存

在整数解, 作不定方程

$$2x+5y=u$$
, $u+7z=v$, $v+3w=10$,

分别求得上面三个二元一次不定方程的整数通解为

$$\begin{cases} x = 3u + 5t_1, & \begin{cases} u = -6v + 7t_2, & \begin{cases} v = 1 + 3t_3, \\ y = -u - 2t_1; \end{cases} \\ z = v - t_2; \end{cases} \begin{cases} v = 1 + 3t_3, \end{cases}$$

其中 t1, t2, t3 为任意整数. 联合上述三个通解表达式, 消去 u, v得

$$\begin{cases} x = -18 - 54t_3 + 21t_2 + 5t_1, \\ y = 6 + 18t_3 - 7t_2 - 2t_1, \\ z = 1 + 3t_3 - t_2, \\ w = 3 - t_3, \end{cases}$$

其中 t_1 , t_2 , t_3 为任意整数. 这就是不定方程2x+5y+7z+3w=10的全部整数解.



- 1. 求下列一次不定方程的整数解:

- (1) 5x-13y+6z=10; (2) 4x-10y+21z=1; (3) 3x+2y+6z-5w=-4; (4) 12x+8y-4z+14w=20.
- 2. 试用解一次不定方程的方法解《孙子算经》中"物不知其数"问题.